SALES DATA PROCESSING DEVICE

Patent Number: JP2278399

Publication date: 1990-11-14

Inventor(s): KONDO KAZUHIKO Applicant(s):: CASIO COMPUT CO LTD

Requested Patent: JP2278399

Application Number: JP19890098761 19890420

Priority Number(s):

IPC Classification: G07G1/12

EC Classification:

Equivalents:

Abstract 2

PURPOSE: To easily express an intention for contribution by a sales data processing device, and to realize the automatic processing of the contribution by inputting money on deposit as following the account closing instruction of each one transaction portion, and summing-up and storing a fraction below the limit amount of the contribution out of calculated change as the amount of the contribution every time the amount of change is calculated.

CONSTITUTION: It is assumed that in response to account closing operation for transaction, 774 yen is calculated as the total amount sold of this transaction, and since 1,000 ven is inputted as the money on deposit, 226 yen is calculated as the amount of change. A storage controlling means (c) makes '6 ven' below '10 ven' the limit amount of the contribution set by a setting means (a) out of the amount of change '226 yen' the amount of the contribution, and adds it to the total amount of the contribution till then in a storing means (b). Besides, an outputting means (d) outputs contribution information in the storing means (a). Thus, the intention for the contribution can be easily expressed by the sales data processing device, and in addition, the processing related to the contribution can be processed automatically according to this intention expression.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

TOP

m F 本国特許庁(IP)

の特許出額公開

平2-278399 ②公開特許公報(A)

@Int. Cl. 3

識別記号

庁内祭理番号

@公開 平成2年(1990)11月14日

G 07 G 1/12

361 Z

8610-3E

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全6頁)

60発明の名称 売上データ処理装置

(3)特 頭 平1-98761

②出 頭 平1(1989)4月20日

@発 明 者 近 藤 和商

東京都西多摩郡羽村町栄町3丁目2番1号 カシオ計算機 株式会社羽村技術センター内

の出頭 人 カシオ計算機株式会社 四代 理 人 弁理士 町田 俊正 更京都新宿区西新宿2丁月6季1号

1 登明の名法

売上データ処理装置

2. 特許請求の範囲

光上データを電子的に登録処理する光上データ 処理装置において、

希望する基金限度額を任意に設定する設定手段

少なくとも募金累針金額を含む募金情報を記憶 する記憶手段と、

各一取引き分の登録処理の締め指示に伴って刊 り金額が入力され、当該預り金額から当該一取引 き分の売上合計金額を減算して釣銭額が算出され る毎に、算出された釣銭額のうち、上記設定手段 にて設定された募金膜度額未満の端数を、基金額 として上記記憶手段に順次累計記憶させる記憶制 脚手段と、

ト記記憶手段内の基金情報を出力する出力手段

Ł.

を備えたことを特徴とする充上データ処理禁蓄。

3. 発明の詳細な説明 「産業トの利用分野]

この発明は、電子レジスタ、POSシステム等 の売上データ処理装置に関する。

「従来の技術]

小売店等にて食料品等の低価格商品を販売する 場合、これら低価格商品に関しては、自ずから、 例えば98円等、小さい単位で単価を設定してい る。このような場合、頭客は、100円、500 円等の貨幣により精算を要求することが多く、店 循側にとっては、2円等の少額の釣銭に備えて、 1円硬貨、5円硬貨等の少額の硬貨を多数用意し ておく必要があった。

一方、類客側にとっては、少額硬貨は1個当た りの金額が少額であり、纏まった金額にするには 多数の少額硬貨が必要となり、持ち歩くのに不便 なので、自ずから机の引出しの中などに死蔵させ てしまう傾向が強かった。

このような事情により、近年、電子レジスタの 脇などに募金符を設置したコンビニエンスストア 等が出現している。

[発明が解決しようとする課題]

しかし、寡金額を設置した場合、店舗側にとっては、寡金額を一々勘定しなければならず、慕金 動のための仕事量が多くなっていた。また、相 災わらず少額硬質を多数用思する必要があった。 また、頭寒脈にとっても、わざわざ寡金額に実 常を投入しなければならず、面同であると共に、 シの位の高を顔が無まったかを知ることが出来ず

自分の募金行為が社会に貢献しているという実成

記憶手段 b は、少なくとも募金累計金額を含む 築金情報を記憶する。

記性制御手段では、各一取引き分の登録処理の 締め指示に伴って限り金額が入力され、当該限り 金額から当該一取引き分の光上合計金額を該算し て対策額が算出される毎に、算出された約銭額の うら、上記数定手段にて設定された事金限度額未 新記憶させる。

出力手段はは、記憶手段a内の募金情報を表示するなどして出力する。

[作用]

この発明の手段の作用は次の通りである。

今、例えば、成る顧客の取引内容(先上データ) を登録しているときに、当該取引に係る顧客が、 設定年段ュにより、希望する寡金膜度額として1 0円を任意に設定したとする。

また、その取引に対する締め操作に応じて、そ の取引の売上合計金額として774円が算出され、 が得られないことなどから、募金行為をせずに帰ってしまうことが多かった。

この様に、那金行為の促進の面でも問題があり、 社会金体にとっても、大きな損失となっていた。 そこで、売上デーク処理装置により那金に関す も処理を行うことが考えられるが、この場合、ど の位の類を募金するかを一々類家にあれなければ ないとすると、面倒であり、また、第金を半 ば強制することとなり、類家に不快悪を与えるの

この発明の課題は、光上データ処理装置により、 募金に関する意思表示を簡単に行い、かつ、その 意思表示に逃づいて自動的に募金に関する処理を 行えるようにすることである。

[課題を解決するための手段]

で実用的ではない。

この発明の手段は次の通りである。

設定手段 a (第1図の機能ブロック図を参照、 以下同じ)は、希望する募金限度額を任意に設定 する。

預り金額として1000円が入力されたので、約 銭額として226円が算出されたとする。

そうすると、記憶制御手段には、葉出された約 残額 "226円"のうち、設定手段なにて設定さ れた夢金陽皮類 "10円"未満の竭数 "6円"を 家金の額とし、記憶手段b内のそれまでの寡金保 計類に加葉する。

また、出力手段 d は、記憶手段 a 内の寡金情報 (少なくとも、現時点での募金業計額を含む)を 表示するなどして出力する。

能って、光上データ処理装置により、募金に関する意思表示を簡単に行い、かつ、その意思表示 に基づいて自動的に募金に関する処理を行える。

[実施例]

以下、一実施例を第2図ないし第5図を参照し ながら説明する。

第2回は、電子レジスタのブロック構成図である。

この電子レジスタは、CPU1を中核として各

環の登録処理を行うものであり、CPU1には、 キー人力部2、ROM3、RAM4、表示部5、 印字部6、客間入力部7、客間表示部8、客金印 字部9、及びドロア10が接続されている。なお、 客側入力部7、及び客側表示部8は、顕客側に向 けて配設されている。

CPU1は、キー入力部2から入力された売上データを、ROM3にプリセットされたプログラムに従って各種処理し、その処理結果をRAM4 に結め、表示部5に表示、印字部6にて印字する等の一連の売上データを繰処理を制御する。

また、CPU1は、客側入力部7、客側表示部 8、幕金印字部9等を活用して、募金に関する所 定の処理を行う。

キー入力部2は、登録(R)、電源OFF、点 (X)、掃源(Z)の各モードを切替設定する モード切替スイッチSW、売上個政等を電数入力 する電数キー2 a、部門を入力するための部門キ ー2 bの他に、一取引分の小計を算出し出力する よう指示するか計キー2 c、一取引の砂処理、 ドロア10を解放するよう指示する現金/預りキ ー2d等のファンクションキーを有している。

RAM4には、部門別に売上合計値数、売上合 計金額等を累計記憶する部門別メモリM1、一取 引きのか計額を協納する小計メモリM2、一取引 きの約級額を格納する約銭メモリM3、当月分の 再金額を累計記憶したり、売月分の再金合計額等 の写金額を累計記憶したり、売月分の再金合計額等 の写金額を開計記憶したり、売月分の再金合計額等 か写金額を表計記憶したり、売月分の再金合計額等

参照入力部7は、液晶表示パネル上に複数の遊 明タッチキーが配設された構成となっており、第 3 図に示したように、この透明タッチキーのうち 扱っかは、所導金キー7 Aとして、5 円未満キー 7 A1、10 円未満キー7 A2、5 0 円未満キー 7 A3、10 0 円未満キー7 A4、5 0 0 円未満キー キー7 A5、波いは、これら各キーによる設度を 取消すための取消キー7 B、及び自己の事金を 即字した事金レシートを要求するためまか、液晶

表示パネルには、図示したようなガイグンス情報 が表示される。なお、上記夢金キーフへのいすか が操作されたとき、或いは 落金レシート要求キーフCが提作されたときはは、客々、CPU1内の 容金フラグF1、 落金レシートフラグF2がオン なれる。また、落金フラグF1は、3ピットで構 成され、5円未満キーフA1、10円未満キーフ A2、50円未満キーアA3、100円未満キー アA4、500円未満キーアA5が提作されたと きは、幕金フラグF1には、各々、"1"、"2"、 "3"、"4"、"5"がセットされる。

案側表示部8には、第4回に示したような事金 報告情報が表示される。なお、第4回に示した版 は、事金目標に対する現在の募金額を複型的に示 し、第金を促進するために表示されている。

募金印字部9では、募金レシート要求キー7C の操作により、募金レシートが要求された場合、 その顧客の募金額をレシート印字する。

この募金額としては、CPU1の制御の下に、 釣銭額のうち、操作に係る募金キー7Aに応じた 金額未満の端数が計上される。

次に、実施例の動作を第5図を参照しながら説 明する。

登録モードが設定されると、CPU1は、先ず、 売上データの入力の有無を判断する(ステップS 1) その結果、売上データの入力が無ければ、 募金キー7Aの操作の有無を判断する (ステップ S2)。募金キー7Aの操作が有れば、ステップ S3にて、操作された基金キーフAに応じた値を 募金フラグド1にセット (募金フラグド1をオン) して、ステップS1に戻る。一方、募金キー7A の操作が無ければ、取消キー7Bの操作の有無を 判断し (ステップ S 4)、 取消キー 7 B の操作が 有れば、セット中の募金フラグF1をリセットし (ステップS5)、ステップS1に戻る。取消キ 一7Bの操作も無いときは、募金レシート要求キ 一70の操作の有無を判断し(ステップS6)。 その操作があれば、募金レシートフラグド2をオ ンして(ステップS7)、ステップS1に戻る、 窓金レシート要求キー70の操作も無いときは、

他のファンクションキーの操作の有無を判断し (ステップS8)、その操作が有れば、操作キー に従った処理を行い(ステップS9)、ステップ S1に戻る。他のファンクションキーの操作も無 ければ、そのまセステップS1に戻る。

ステッアS1にて、売上データの入力が有ると 料筋されたときは、部門別メモリ州1内の部門別 の完上合計個数の更新、小計メモリ州2内の規定 塩鉢中の一取引分の小計金額の更新等の急移処理 等を行い(ステップS10)、小計キー2 cの協 作の有無を判断する(ステップS11)、その結 果、小計キー2 cの操作が無けばステップS1 に戻り、小計キー2 cの操作が無けば、小計メ リ州 2内の小計金額を表示する(ステップS12)

次に置数データの入力を待ち(ステップS13) 電数データが入力されたら現金/預りキー2 d の抵作を待つ(ステップS13)・そして、現金 一預りキー2 dが操作されると、ステップS13 にて入力された数値、すなわち、預り金額と小計

メモリM 2内の小計類(その取引きにおける帝ト 会計金額)とを比較して、お釣が必要であるか否 かを判断する(ステップS15)。その結果、お 釣が必要であれば、そのお釣の類を算出して釣錢 メモリM3に格納し(ステップS16)、領収レ シートを発行する(ステップS17)。お釣が必 要でなければ、そのまま鑑収レシートを発行する。 次に、募金フラグF1がオンされているか否か を判断し(ステップS18)、オンされていなけ れば、基金キー7Aの操作の有無を判断する(ス テップSI9)、基金キー7Aの操作が有れば、 提作された基金キー7Aに応じた値を基金フラグ F1にセットし(ステップS20)、ステップS 22に進む。一方、基金キー7Aの操作が無けれ げ 次の取引に関する売トデータのよりの有無を 判断し (ステップS21)、その入力が有ればス テップS10に進んで上記登録処理を行い、無け ればステップS19に戻り、次の取引に関する受 録が開始されるまで募金キーTAの操作を待つ。 ステップS18にて、募金フラグF1がオンさ

れていると判断されたときは、お釣が発生したか 否かを判断し(ステップS22)、お釣が発生し たときは、オンされている幕金フラグF1の値に 対応する募金限度額を参照して基金額を決定する。 すなわち、釣銭メモリM3内の釣銭から、顕客が 任意に意思表示した革命服度療失法の偏数分を減 章する(ステップS23)、例えば、頭客に上り 50円未満キー7A3が任實に採作された結果。 募金フラグF1には募金限度額"50円"に相当 する "3" がセットされているものとする。また、 その頭室の買上 (売上) 金額が"2362円"で あり、現金預り金額として"3000円"が入力 されたときは、お釣の額は"632円"から50 円未満の爆数 "32円"が減算される。この場合。 お釣の額より募金限度額が上まわっていれば、ス テップS23で自動的にその1ランク下の募金額 度額へ設定し直されて上述の処理が実行される。 そして、上記端数 (上の例では"32円")を 募金メモリM4に加算し(ステップS24)、そ の加算した爆数(その顧客の募金額)、加算結果

を第4回に示したようなメッセージと共に表示する(ステップS25)。

次に、幕金レシートフラグF2がオンされているか否かを判断し(ステップS26)、オンされておれば、審金印字舗9にて寡金額を印字して寡金レシートを発行する(ステップS27)。そして、冪金レシートフラグF2をオフし(ステップS29)、ステップS1に戻る。一方、冪金レシートフラグF2がオンされていないときは、そのままステップS29に混んで、冪金フラグF1をまったス

ステップ S 2 2 にて、お鉤が発生しないと判断 されたときは、寡金エラーを関却して(ステップ 3 3 0)、ステップ S 1 に戻る。このように寡金 エラーを報知することにより、お鉤が発生しなかった場合、オペレータは、その旨を顕零に伝えて 斑率の窓内を聞き、顕等がお鉤が無ければ寡金を 7 わない旨の窓思表示をしたときは、取消モー7 日により富金フラグド I シリセットし、頭客がお 約が無くても募金を行いたい旨の意思表示をした ときは、お釣とは無関係な所定の募金処理を行っ たりすることができる。なお、この場合は、顕等 の意向を聞いても、顕客は自分で資金キーフAを 様化して募金したい旨の意思表示をしているので、 募金を確に強削することにはならない。

以上の説明から明らかなように、顕常は、寒倒 入力部7の悪金キー7人を利用して、罪金したい 旨、及び幕金限度額の意思表示を簡単に行うこと ができる。また、電子レジスタでは、その意思表 示に広答して、お約の類を参照して自動的に寡金 に関する処理を行うことができる。

なお、この発明は上述の実施例に限定されることなく、例えば、POSシステムにも適用できる。

[発明の効果]

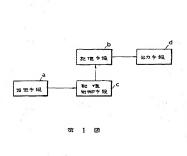
この発明によれば、売上データ処理装置により、 募金に関する意思表示を簡単に行い、かつ、その 意思表示に逃づいて自動的に募金に関する処理を 行うことができる。また、顕客側が任意に意思表 示した寡金限度額の範囲内で、お約の一部を募金 に充当するので、顧客器にとっては何等抵抗原 寡金を行える。また、店舗関係をつては、1円 気、5円硬貨等の少額受貨の準備を多数用意した り、寡金額を一々勘定したりしなくても済む。

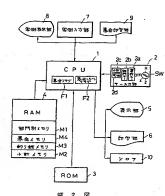
さらに、募金累計額等を表示することにより、 募金行為を促進することもでき、社会に貢献する ことができる。

4. 図面の簡単な説明

第1回はこの発明の機能プロック回、第2回は 実施例のプロック構成団、第3回は客側表示部の 構成例を示した回、第4回は客側表示部による 幕 会結果等の報告表示例を示した回、第5回は動作 を示すフローチャートである。

1…CPU、3…ROM、4…RAM、7…客 関入力部、8…客開表示部、9…募金印字部、M 2…小計メモリ、M3…約銭メモリ、M4…募金 メモリ、7A…募金キー。









海 3 g

